(12)公表特許公報(A)

(11)特許出願公表番号

特表2004-531824 (P2004-531824A)

(43) 公表日 平成16年10月14日(2004.10.14)

| (51) Int.Cl. ⁷ | | F I | | | テーマコード (参考) |
|---------------------------|-------|------|-------|------|-------------|
| GO6F | 13/00 | G06F | 13/00 | 520B | 58082 |
| GO6F | 12/00 | GO6F | 13/00 | 357Z | 58089 |
| HO4L | 12/56 | G06F | 12/00 | 545M | 5 K O 3 O |
| | | HO4L | 12/56 | 100Z | |

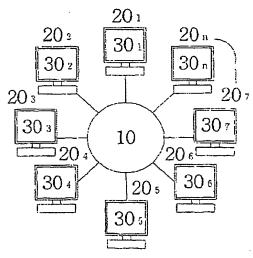
| | | 審査計 | 水 未請求 予 | 備審査請求 有 | (全 66 頁) |
|--------------------------|--|----------|--------------|-------------|----------|
| (21) 出願番号 | 特願2002-590595 (P2002-590595) | (71) 出願人 | 503354114 | | |
| (86) (22) 出願日 | 平成13年3月28日 (2001.3.28) | | パーク、ヤン | チャン | |
| (85) 翻訳文提出日 | 平成15年9月29日 (2003.9.29) | - | 大韓民国,ソ | ウル 138- | 050, ソン |
| (86) 国際出願番号 | PCT/KR2001/000499 | | パーグ、バン | ギードン, オリ | ンピック ア |
| (87) 国際公開番号 | W02002/093846 | | スリーツ ピ | レッジ アパー | トメント 1 |
| (87) 国際公開日 | 平成14年11月21日 (2002.11.21) | į | 34-904 | | |
| (81) 指定国 | AP (GH, GM, KE, LS, MW, MZ, SD, SL, SZ, | (74) 代理人 | 100101878 | | |
| TZ, UG, ZW), EA (AM, AZ | 1 | 弁理士 木下 | 茂 | | |
| CH, CY, DE, DK, ES, FI, | FR, GB, GR, 1E, 1T, LU, MC, NL, PT, SE, TR | (72) 発明者 | パーク,ヤン | チャン | |
|), OA (BF, BJ, CF, CG, C | I, CM, GA, GN, GW, ML, MR, NE, SN, TD, TG) | | 大韓民国,ソ | ウル 138- | -050, ソン |
| , AE, AG, AL, AM, AT, AU | , AZ, BA, BB, BG, BR, BY, BZ, CA, CH, CN, C | | パーグ、バン | ギードン, オリ | レンピック ア |
| R, CU, CZ, DE, DK, DM, D | } | スリーツ ビ | レッジ アパー | -トメント 1 | |
| ID, IL, IN, IS, JP, KE, | 1 | 34 - 904 | | | |
| | $^\prime$, MX, M $^\prime$ Z, NO, N $^\prime$ Z, PL, PT, RO, R $^\prime$ U, SD, SE, S | Fターム (参 | 考) 5B082 HA0 | 5 | |
| G, SI, SK, SL, TJ, TM, T | TR, TT, TZ, UA, UG, US, UZ, VN, YU, ZA, Z\ | | 5B089 GB0 | 9 JA11 JA32 | KA07 |
| ·- | | | | | と終頁に続く |

(54) 【発明の名称】ネットワーク環境でのファイル伝送方法

(57)【要約】

本発明は、ネットワーク環境で複数のサーバーから一つ のファイルを分割して伝送させる方法に関する。本発明 に係る方法は、前記ファイルを格納しているデバイスに 関する情報を、当該ファイル伝送を管理するファイル管 理システムから受信するステップと、ユーザーデパイス が伝送を希望するファイルを選択するステップと、前記 ファイルを格納している複数のデパイスから前記ファイ ルを伝送する少なくとも一つのサーバーを決めるステッ プと、前配少なくとも一つのサーバーのそれぞれに対し て前記ファイルの所定のフラグメントを伝送するように 要請するステップと、前記少なくとも一つのサーバーの それぞれから前記要請したファイルのフラグメントを伝 送されるステップと、前記伝送されたファイルのフラグ メントを一つのファイルに併合するステップとを含むこ とを特徴とする。前記ファイル管理システムは、別のフ ァイル管理サーバーとして存在することもでき、あるい はまた、複数のデバイス間において分散されて存在する こともできる。ファイルの伝送途中でサーバーのいずれ か一つに障害が生じた場合、他のサーバーに代替して伝

Distributed file management system



【特許請求の範囲】

【請求項1】

ネットワークを介して接続された複数のデバイス間においてファイルを伝送する ための方法であって、

ユーザーデバイスが伝送を希望するファイルを選択するステップと、

前記ファイルを格納しているデバイスに関する情報を、当該ファイル伝送を管理 するファイル管理システムから受信するステップと、

前記ファイルを格納している複数のデバイスから前記ファイルを伝送する少なく とも一つのサーバーを決めるステップと、

前記少なくとも一つのサーバーのそれぞれに対して前記ファイルの所定のフラグ メントを伝送するように要請するステップと、

前記少なくとも一つのサーバーのそれぞれから前記要請されたファイルのフラグ メントを伝送するステップと、

前記伝送されたファイルのフラグメントを一つのファイルに併合するステップと を含むことを特徴とするファイル伝送方法。

【請求項2】

前記ファイルを格納している複数のデバイスから少なくとも一つのサーバーを決めるステップでは、伝送速度が最も速いデバイスから順に選ぶことを特徴とする 請求項1記載のファイル伝送方法。

【請求項3】

前記ファイルの所定のフラグメントの伝送を前記少なくとも一つのサーバーのそれぞれに要請するとき、サーバーの伝送速度が速いほど要請するファイルのフラグメントの大きさを大きくすることを特徴とする請求項1記載のファイル伝送方法。

【請求項4】

前記少なくとも一つのサーバーのそれぞれから前記要請したファイルのフラグメントを伝送させるとき、伝送されたフラグメントに関する情報をログファイルに記録するステップをさらに含むことを特徴とする請求項1記載のファイル伝送方法。

【請求項5】

前記ユーザーデバイスが前記伝送されたファイルのフラグメントを併合して一つ のファイルにするとき、前記ログファイルを参照することを特徴とする請求項4 記載のファイル伝送方法。

【請求項6】

前記一つのファイルに併合するステップの後に、前記ファイル管理システムにファイルの伝送完了を知らせるステップをさらに含むことを特徴とする請求項1記載のファイル伝送方法。

【請求項7】

前記少なくとも一つのサーバーのそれぞれが前記要請したファイルのフラグメントを伝送させるステップにおいて、一定の大きさのパケットを伝送させる度に各サーバーの伝送速度を評価することを特徴とする請求項1記載のファイル伝送方法。

【請求項8】

前記伝送速度が所定の値以下に低下するサーバーが存在する場合、当該サーバーを他のサーバーに代替することを特徴とする請求項7記載のファイル伝送方法。

【請求項9】

前記代替サーバーが存在しない場合、前記ファイル管理システムから前記ファイルを格納している複数のデバイス及び前記各デバイスの速度に関する情報を再度 受信し、これに基づいて代替サーバーを決めることを特徴とする請求項8記載のファイル伝送方法。

【請求項10】

前記デバイスは、パーソナルコンピュータ、ワークステーション、ミニコンピュータ、ノードブックコンピュータ、PDA等を含むデータ通信が可能なデバイスであることを特徴とする請求項1記載のファイル伝送方法。

【請求項11】

前記ネットワークは、有線インターネット、無線インターネット、LAN、イントラネット、エクストラネットを含むネットワーキングが可能な環境であることを特徴とする請求項1記載のファイル伝送方法。

【請求項12】

前記伝送を希望するファイルは、当該ファイルを格納しているデバイス内において共通するファイルIDを有していることを特徴とする請求項1記載のファイル伝送方法。

【請求項13】

前記ファイル管理システムは、前記ネットワークに接続されている複数のデバイスのいずれか一つであることを特徴とする請求項1記載のファイル伝送方法。

【請求項14】

前記ファイル管理システムは、前記ネットワークに接続されている複数のデバイス間において分散されて存在することを特徴とする請求項1記載のファイル伝送方法。

【請求項15】

前記ファイルを格納している複数のデバイスに関する情報は、デバイスのID、 デバイスの位置、デバイスの伝送速度を含むことを特徴とする請求項1記載のファイル伝送方法。

【請求項16】

前記ユーザーデバイスが前記併合された一つのファイルに関する情報をメタファイルに格納するステップをさらに含むことを特徴とする請求項1記載のファイル 伝送方法。

【請求項17】

前記併合された一つのファイルを他のデバイスへと転送するとき、前記ファイル に関する情報が前記メタファイルに記録された情報と同一であるか否かを確認し た後に行なうことを特徴とする請求項16記載のファイル伝送方法。

【請求項18】

前記伝送は、ダウンロードとストリーミング技術を含むことを特徴とする請求項 1記載のファイル伝送方法。

【請求項19】

一つのファイルがネットワークを介して接続された複数のデバイスに分散されて 格納された場合において前記ファイルを呼び出す方法であって、 前記ファイルを構成する各フラグメントを格納している複数のデバイスに関する情報を、当該ファイル伝送を管理するファイル管理システムから受信するステップと、

前記ファイルの各フラグメントを格納している複数のデバイスから前記各フラグ メントを伝送する少なくとも一つのサーバーを決めるステップと、

前記ファイルの各フラグメントを、前記決められた少なくとも一つのサーバーから分散して伝送させるステップと、

前記伝送されたファイルの各フラグメントを一つのファイルに併合するステップ とを含むことを特徴とするファイル呼出方法。

【請求項20】

前記ファイルを構成する各フラグメントは、同一のファイルに属することを特徴 とする請求項19記載のファイル呼出方法。

【請求項21】

ネットワークを介して接続された複数のデバイスのいずれか一つから複数のデバイスへとファイルを伝送するための方法であって、

前記一つのデバイスは、前記複数のデバイスのうちの伝送速度が最も速いデバイスに前記ファイルを伝送するステップと、

前記ファイルを伝送された最も伝送速度が速いデバイスは、前記複数のデバイス のうちの二番目に伝送速度が速いデバイスにファイルを転送し、前記ファイルを 転送された二番目に伝送速度が速いデバイスは、三番目に伝送速度が速いデバイ スに前記転送されたファイルを転送する方式で、伝送速度が最も遅いデバイスま でファイルを伝送するステップとを含み、

前記一つのデバイスが前記複数のデバイスのいずれか一つへのファイルの伝送を 完了した場合、前記複数のデバイスのうちのいずれか一つの他のデバイスに前記 ファイルを転送することを特徴とするファイル伝送方法。

【請求項22】

ネットワークを介して接続された複数のデバイスのいずれか一つから複数のデバイスにファイルを伝送するための方法であって、

前記一つのデバイスが複数のデバイスに前記ファイルを伝送するステップと、

前記伝送時の伝送量が所定の基準を超える場合、前記一つのデバイスは、前記複数のデバイスのうちの最も伝送速度が速いデバイスのみに前記ファイルを伝送し、前記最も伝送速度が速いデバイスは、前記一つのデバイスから前記ファイルを伝送されると同時に、それを前記複数のデバイスのうちの他のデバイスに転送するステップとを含むことを特徴とするファイル伝送方法。

【請求項23】

前記伝送は、ダウンロードとストリーミング技術を含むことを特徴とする請求項 21または請求項22記載のファイル伝送方法。

【請求項24】

要請されたファイルと同じファイルを伝送する方法であって、

ファイルを所定のフラグメントに分割し、各フラグメントの所定の部分の情報を メタファイルに格納するステップと、

前記ファイルに対する伝送要請に応答して、前記ファイルを前記所定のフラグメントに分割し、各フラグメントの前記所定の部分の情報を取り出すステップと、前記取り出された情報と前記メタファイルに記録された情報とを比較するステップと、

前記比較の結果、同一である場合は、前記ファイルを伝送し、同一でない場合は、前記ファイルに別のファイルIDを与えるステップとを含むことを特徴とするファイル伝送方法。

【請求項25】

要請されたファイルと同一のファイルを伝送する方法であって、

- a) ファイルを所定のフラグメントに分割し、各フラグメントをコード化関数で コード化した後、各コードをメタファイルに格納するステップと、
- b) 前記ファイルに対する伝送要請に応答して、前記ファイルを前記所定のフラグメントに分割し、各フラグメントを前記コード化関数でコード化するステップと、
- c) b) ステップでコード化された結果と前記メタファイルに記録された情報と を比較するステップと、
- d) 前記比較の結果同一である場合は、前記ファイルを伝送し、同一でない場合

は、前記ファイルに別のファイル I Dを与えるステップとを含むことを特徴とするファイル伝送方法。

【発明の詳細な説明】

【技術分野】

[0001]

本発明は、ネットワーク環境でのファイル共同伝送方法に関し、より詳しくは、 ネットワーク環境で複数のサーバーから一つのファイルを分割して伝送させる方 法に関する。

【背景技術】

[0002]

従来のネットワーク環境のクライアント/サーバーモデルでは、クライアントが 一つのサーバーに接続して、所望するファイルを伝送させる方式、いわゆる1: 1 伝送方式が採用されていた。

[0003]

この方式では、サーバーの伝送速度が遅い場合、クライアントが自己の帯域幅を 十分に活用することができない状態で、低速でのファイルの伝送を強いられ、最 適のサーバーに接続した場合であっても、伝送途中でインターネットへの接続者 の数が増大すると、伝送速度が顕著に低下するという不具合があった。

また、ファイルを伝送するサーバーに障害が生じると、ファイルの伝送が失敗となるため、クライアントは、他のサーバーに接続して、所望するファイルを再送させなければならないという不具合があった。

[0004]

ファイルの伝送速度の向上のために、米国特許公報第6,085,251号には、並列してファイルを伝送する方法が開示されている。この方法では、サーバーが一つのファイルを多数のパケットに分割し、それを並列してクライアントに伝送するとともに、クライアントから該パケット受信信号を返信させることにより、クライアントにその分割事実を知らせて、クライアント側で前記多数のパケットを一つのファイルに併合するようにしている。

[0005]

この方法では、パケットを一つずつ伝送して受信の有無を確認するのに比べて、 ファイルの伝送速度が顕著に速いという効果があるものの、サーバーに障害が生 じると、ファイルの伝送が不可能になるため、安定したファイルの伝送の保証は 不可能であった。

[0006]

1:1 伝送方式がこのような限界を抱えており、近年、パーソナルコンピュータの性能の向上に伴って、パーソナルコンピュータがサーバーの役割を果たせる環境が備えられた現状においては、敢えて1:1 伝送方式を固守する必要はない。

[0007]

本発明は、かかる点に鑑みてなされたものであって、1:1 伝送方式でなく、多数のサーバーから一つのファイルを複数に分割して伝送させることにより、ユーザーが最大限に帯域幅を活用することができるようにすることで、伝送速度を向上させることを目的とする。

また、本発明は、伝送途中で複数のサーバーのいずれか一つに障害が生じる場合、他のサーバーに代替してファイルの伝送を行なわせることにより、サーバーの障害に関係なく、安定してファイルを伝送することを目的とする。

さらに、本発明は、一つのファイルを複数に分割して複数のサーバーから伝送させることを可能にするための前提要件として、複数のサーバーが同一ファイルのフラグメントの伝送を保証する方法を提供することを目的とする。

さらにまた、本発明は、一つのデバイスにファイルの全体を格納することができない場合、このファイルを複数のデバイスに分散して格納し、本発明に係るファイル伝送方法によりファイルの全体の内容が見られるようにする方法を提供することを目的とする。

【発明の開示】

[0008]

前記目的を達成するために、本発明の第1の態様は、ネットワークを介して接続された複数のデバイス間においてファイルを伝送するための方法であって、ユーザーデバイスが伝送を希望するファイルを選択するステップと、前記ファイルを格納しているデバイスに関する情報を、当該ファイル伝送を管理するファイル管理システムから受信するステップと、前記ファイルを格納している複数のデバイスから前記ファイルを伝送する少なくとも一つのサーバーを決めるステップと、

前記少なくとも一つのサーバーのそれぞれに対して前記ファイルの所定のフラグメントを伝送するように要請するステップと、前記少なくとも一つのサーバーのそれぞれから前記要請したファイルのフラグメントを伝送させるステップと、前記伝送されたファイルのフラグメントを一つのファイルに併合するステップとを含むことを特徴とする。

[0009]

ここで、サーバーとは、サーバーの役割を果たすデバイス、即ち、ファイルを伝送するデバイスを意味し、伝送はダウンロードのみならず、ストリーミングを含む。

一つのファイルを複数のサーバーから伝送させるためには、ファイルの伝送を管理するシステムが存在する必要があるが、かかるファイル管理システムは、別のファイル管理サーバーとして存在してもよく、あるいはまた、複数のデバイス間において分散されて存在してもよい。

[0010]

前記ユーザーデバイスがファイルの伝送を要請する少なくとも一つのサーバーを 決めるときは、伝送速度が速い順に決めることが好ましい。

また、複数のサーバーのそれぞれからファイルのフラグメントを伝送させるときは、伝送速度が速いサーバーから多くの分量を伝送させ、伝送速度が遅いサーバーから少ない分量を伝送させることが好ましい。

[0011]

ユーザーデバイスが複数のサーバーのそれぞれからファイルのフラグメントを伝送された後は、この情報をログファイルに記録するが、後でこのログファイルは、ファイルのフラグメントを併合して一つのファイルにする際に用いられる。

[0012]

ユーザーデバイスは、各サーバーから一定の大きさのパケットを伝送される度に サーバーの伝送速度を評価し、速度が急激に低下する場合、または、伝送が不安 定なサーバーが存在する場合、このサーバーは他のサーバーに代替される。

代替サーバーは、ファイル管理システムから受信した、ファイルを格納している 複数のデバイスのリストから決めるか、または、ファイル管理システムに前記リ ストを再度要請し、更新されたリストから決める。

[0013]

一方、一つのファイルを複数のサーバーが分割して伝送するためには、複数のサーバーのすべてが、同一ファイルのフラグメントを伝送していることを保証しなければならないが、本発明では、ファイルが伝送される際、メタファイルに原本ファイルの情報を記録しておき、他のユーザーにファイルのフラグメントを伝送するとき、伝送するファイルをメタファイルに格納されている情報と比較する方法を用いる。

[0014]

かかる本発明の第1の態様によれば、複数のサーバーから一つのファイルを分割して伝送させることにより、ユーザーらが最大限に帯域幅を活用することができるようにすることで、伝送速度を向上させることができる。また、伝送途中で複数のサーバーのいずれか一つに障害が生じた場合、他のサーバーに代替して伝送を行なわせることで、サーバーの障害に関係なく、安定してファイルを伝送することができる。

[0015]

本発明は、一つの完全なファイルを複数のサーバーから分割して伝送させる場合 のみならず、ファイルが実際に複数箇所に分割されて格納されている場合でも用 いることができる。

即ち、本発明の第2の態様は、一つのファイルがネットワークを介して接続された複数のデバイスに分散されて格納された場合において前記ファイルを呼び出すための方法であって、前記ファイルを構成する各フラグメントを格納している複数のデバイスに関する情報を、ファイル伝送を管理するファイル管理システムから受信するステップと、前記ファイルの各フラグメントを格納している複数のデバイスから前記各フラグメントを伝送する少なくとも一つのサーバーを決めるステップと、前記ファイルの各フラグメントを、前記決められた少なくとも一つのサーバーから分散して伝送させるステップと、前記伝送されたファイルの各フラグメントを一つのファイルに併合するステップとを含む。

[0016]

また、本発明の第3の態様は、ネットワークを介して接続された複数のデバイスのいずれか一つから複数のデバイスにファイルを伝送するための方法であって、前記一つのデバイスは、前記複数のデバイスのうちの最も伝送速度が速いデバイスに前記ファイルを伝送するステップと、前記ファイルを伝送された最も伝送速度が速いデバイスは、前記複数のデバイスのうちの二番目に伝送速度が速いデバイスにファイルを転送し、前記ファイルを転送された二番目に伝送速度が速いデバイスは、三番目に伝送速度が速いデバイスに前記転送されたファイルを転送する方式で、最も伝送速度が遅いデバイスまでファイルを伝送するステップとを含み、前記一つのデバイスが前記複数のデバイスのいずれか一つへのファイルの伝送を完了したとき、前記複数のデバイスのうちの他のいずれか一つのデバイスに前記ファイルを転送することを特徴とする。

[0017]

また、本発明の第4の態様は、ネットワークを介して接続された複数のデバイスのいずれか一つから複数のデバイスにファイルを伝送するための方法であって、前記一つのデバイスが複数のデバイスに前記ファイルを伝送するステップと、前記伝送時の伝送量が所定の基準を超える場合、前記一つのデバイスが、前記複数のデバイスのうちの最も伝送速度が速いデバイスにのみ前記ファイルを伝送し、前記最も伝送速度が速いデバイスは、前記一つのデバイスから前記ファイルを伝送されると同時に、それを前記複数のデバイスのうちの他のデバイスに転送するステップとを含む。

かかる本発明の第3の態様と第4の態様によれば、一つのデバイスから複数のデバイスにファイルを高速で伝送することができる。

【発明を実施するための最良の形態】

[0018]

以下、本発明の好適な実施例を添付した図面を参照して詳細に説明する。

図1は、本発明に係るファイル管理システムの全体構成を示す。同図に示すように、本発明に係るファイル管理システムは、ネットワーク10を介して接続された複数のデバイス201、202、203、…、20nを含む。

ネットワーク10は、モデムとPSTN、専用線、ISDN等を用いた有線イン

ターネットとセルラー、PCS、マイクロ波や衛星通信網等を介した無線インターネット、LAN、イントラネット、エクストラネット等のネットワーキングが可能なすべての環境を含む。

[0019]

デバイス201、202、203、…、20nは、PC、ワークステーション、ミニコンピュータ、メインフレームコンピュータ、ノートブックコンピュータ、一般の携帯用通信端末、PDA、セットトップボックス、デジタルテレビ、ウェブフォン等のデータ通信が可能なデバイスであればいずれも使用可能である。

デバイス201、202、203、…、20nは、ネットワーク10に接続された他のデバイスからファイルを伝送されたり、他のデバイスにファイルを伝送したりすることができ、このために、各デバイスの位置、ファイル情報等を管理するファイル管理システム30が存在する。

[0020]

ファイル管理システムは、一つのデバイスが複数のデバイスからファイルを分割して伝送されることができるようにするために、複数のデバイスが共通して有するファイルには固有のファイル I Dを与え、各デバイス間において伝送可能なファイルのリストを管理する等の機能を果たすものであり、図1に示す複数のデバイスのいずれか一つがファイル管理システムになることもでき、複数のデバイスが互いに協力してファイル管理システムを構成することもできる。

[0021]

ファイル管理システムの各種の類型を図2~図4に示す。

図2は、中央管理型ファイル管理システム30を示す図であって、ファイル管理システムをサーバーのような大型デバイスに具現している。この場合、ファイル管理サーバーがファイルの伝送に必要なすべての情報を管理し、デバイス間のファイルの伝送を総括して制御する。

[0022]

図3は、分散型ファイル管理システム30を示す図であって、ファイル管理システムを複数のデバイスに分散している。この場合、ファイルの共同伝送に必要な情報は、各デバイスに分散して格納されており、ファイルの伝送の制御は、複数

のデバイスが協力して行なう。

[0023]

図4は、ハイブリッドファイル管理システム30を示す図であって、図2と図3のシステムを結合したものである。この場合、ファイルの伝送に必要な情報管理及びファイル伝送の制御は、主にファイル管理システム30で行われるが、他のデバイスでも若干ではあるが分担して行われる。

図2~図4は、ファイル管理システムの例示に過ぎず、その他にも様々なトポロジーで具現可能である。

[0024]

図 5 は、本発明によりファイルの伝送が行われる過程を説明するためのフローチャートである。

まず、ファイルの伝送を希望するユーザーデバイス20は、伝送を希望するファイルのリストをファイル管理システム30から受信し(S501)、このうちの 伝送を希望するファイルを指定してファイル管理システム30に知らせる(S502)。

ファイル管理システム30は、前記ユーザーデバイス20が指定したファイルを 格納しているデバイスを把握し、かかる各デバイスの位置と伝送速度を計算し、 伝送速度が速い順にデバイスを並べてリスト化し、これをユーザーデバイス20 に伝送する(S503)。

[0025]

かかるデバイスのリスト(以下、"候補サーバーリスト"と称し、"サーバー"は、サーバーの役割を果たすデバイスを意味する。)の例を図6に示す。

同図に示すように、候補サーバーリストは、各サーバー別に、サーバー I D 6 0 1、サーバーの位置 6 0 2、及び、サーバーの伝送速度 6 0 3 を含み、サーバーの伝送速度が速い順に並べられている。

サーバーの伝送速度603は、帯域幅と現在行なっている作業の数等を考慮して計算される。

[0026]

ユーザーデバイス20は、前記候補サーバーリストを受信し、このうちからファ

イルを伝送させるのに適しているサーバーを決める(S 5 0 4)。即ち、ユーザーデバイス 2 0 は、自己の帯域幅を最大限に活用することができるように、最も伝送速度が速いデバイスから順に n 個のサーバー 4 0 を指定する。これを数式で表すと、次のとおりである。

[0027]

【数1】

$$BW \cong v_1 + v_2 + \Lambda + v_n \left(v_i \geq v_{i+1} \right)$$

前記式中、BWはユーザー帯域幅を、viはi番目のデバイスの伝送速度をそれぞれ表す。

[0028]

前記数式から分かるように、ユーザーデバイス20が、帯域幅を最大限に活用するためには、サーバー40の伝送速度の和の値が、帯域幅に近い値になる必要があり、帯域幅より大きいか、または、同一であることが好ましい。例えば、モデムユーザーのように遅い伝送速度の環境では、最も伝送速度が速いサーバー40を一つ程度指定すれば足りる。

[0029]

ユーザーデバイス20が、伝送速度が速いn個のサーバー40を決めた後は、前記決められた複数のサーバー40のそれぞれから、ファイルのどのフラグメントをどのくらいの大きさで伝送させるかを決める(S504)。この場合、伝送速度が速いサーバー40からは多くのフラグメントが伝送され、伝送速度が比較的遅いサーバー40からは少量のフラグメントを伝送させることが好ましい。これを数式で表すと、次のとおりである。

[0030]

【数2】

$$f_i = F \frac{v_i}{\sum_{i=1}^n v_i}$$

前記式中、f: d: 番目のデバイスが割り当てられたファイルフラグメントの大きさを、<math>F は伝送されるファイルの大きさをそれぞれ表す。

[0031].

ステップS504で決められた伝送サーバー40のリストと各サーバー40が伝送すべきファイルのフラグメントに関する情報は、ログファイルに記録される。 このログファイルは、後でユーザーデバイス20が複数のサーバー40からファイルフラグメントを伝送され、一つのファイルに併合するときに必要となる。

[0032]

次いで、ユーザーデバイス20は、決められた伝送サーバー40あてに、伝送を希望するファイルのフラグメントに関する情報を知らせるとともに、ファイルの 伝送を要請する(S505)。

ユーザーデバイス20は、ファイルフラグメントが伝送され、伝送された情報をログファイルに記録する。

[0033]

この過程でファイル伝送に障害のあるサーバー40は、他のサーバー40に代替 してファイルを再送させるが、ファイルの伝送については後述する。

また、複数のサーバーから伝送されるファイルのフラグメントは、いずれも同一ファイルのフラグメントである必要があるが、かかるファイルの同一性を保証するための方法については後述する。

[0034]

複数のサーバー40からのファイルのフラグメントの伝送がすべて完了すると、ユーザーデバイス20は、ログファイルに基づいて、ファイルのフラグメントを一つのファイルに併合し(S507)、ファイル管理システム30にファイルの伝送完了を知らせる(S508)。

[0035]

図7は、ログファイルの例を示している。

同図のログファイルは、全体が1000000パイトのファイルのうちの1000001パイトから5000000パイトまでを3番目のサーバー40から 伝送させようとしたが、ファイル伝送途中で障害が生じて、2000578バイ

トまで伝送され、残りを他のサーバー 4 0 から "フラグメント 6" として伝送させる状況を示している。

ユーザーデバイス20は、図7に示すようなログファイルの伝送情報に基づいて、ファイルのフラグメントを併合して一つのファイルにする。

[0036]

ファイルの伝送が完了した後、ユーザーデバイス20には、伝送されたファイルが固有のファイルIDが付されて格納され、ファイル管理システム30は、前記ユーザーデバイス20が前記ファイルIDを有するファイルを格納していることを記憶する。

前記伝送されたファイルがユーザーのファイル修正、位置変更、損傷等によりファイルの同一性が保証できない場合には、ファイル共有環境から削除または排除することができる。

[0037]

以下、本発明によるファイルフラグメントの伝送ステップ(図5のS506)について詳しく説明する。

ユーザーデバイス20は、各サーバーから一定の大きさのパケットを伝送される 度に伝送速度を評価し、これを伝送管理に用いる。サーバーの伝送速度は、常に 一定ではなく、伝送途中でも変化し続けるため、ファイルフラグメントの伝送途 中で急激に伝送速度が低下したり、伝送が不安定なサーバーがある場合、当該サ ーバーを他のサーバーに代替させる必要があるためである。

[0038]

伝送サーバーを代替させるためには、図6に示すような候補サーバーリストを用いる。この候補サーバーリストから伝送速度が比較的速い他のサーバーを決めた後、前記障害のあるサーバーに割り当てられた伝送量のうちの未伝送の部分を伝送させる。障害のあるサーバーを代替するサーバーは複数でもよい。

候補サーバーリストにおいて、代替することができるようなサーバーが存在しない場合は、ユーザーデバイス20は、ファイル管理システムに要請して、更新された候補サーバーリストを受信し、このうちから代替サーバーを選ぶ。

[0039]

次いで、サーバーから伝送されるファイルのフラグメントが、いずれも同一ファイルのフラグメントであることを保証する方法について説明する。

前述したように、一つのファイルを複数のデバイスが分割して伝送するためには、複数のデバイスが、いずれも同一ファイルのフラグメントを伝送することを保証しなければならない。

複数のデバイスが、互いに同一でないファイルのフラグメントを伝送し、ユーザーデバイスがこれらのフラグメントを併合して一つのファイルにする場合、伝送されたファイルは、所望するファイルでない損傷されたファイルになってしまう。

[0040]

かかるファイルの同一性を保証するために、本発明では、ファイルが伝送される際、メタファイルに原本ファイルの情報を記録しておき、他のユーザーにファイルのフラグメントを伝送するときに、伝送すべきファイルをメタファイルに格納している情報と比較する方法を用いる。

比較の結果、同一ファイルである場合は、伝送を行う。同一のファイルでない場合は、ファイル管理システムから新たな I Dを与えられて新たなファイルとして管理する。ファイルが同一であるか否かは、具体的に次のような方法で判断することができる。

[0041]

最初に、ファイルの大きさの情報を用いて、ファイルの大きさが同一である場合、同一ファイルであると判断する。

第二に、ファイルをm個のフラグメントに分割した後、各フラグメントの一定の部分に関する情報をメタファイルに記録しておく。

前記ファイルを他のデバイスに伝送する際、伝送すべきフラグメントの一定の部分を、メタファイルに記録している情報と比較して、同一である場合は、同一ファイルであると判断する。このとき、前記一定の部分の位置と大きさは、ファイル管理システムの必要に応じて調整することができる。

第三に、ファイルをm個のフラグメントに分割した後、各フラグメントのすべて の内容をコード化してメタファイルに記録し、前記ファイルを他のデバイスに後 で伝送する際、伝送すべきフラグメントをコード化した後に、メタファイルに記録されているコードと比較する。コードが相違する場合、同一ファイルでないと判断して、そのフラグメントの伝送を止め、全体のシステムにおいて新たなファイルとして管理する。

[0042]

仮に、メタファイルにフラグメントのすべての内容を記録した後に比較するとした場合ファイルの同一性を100%確実に保証することができるが、このような場合、メタファイルの大きさが、原本ファイルの大きさと同一となり、資源の浪費にもつながる。

したがって、伝送されたフラグメントの内容を適宜の大きさでコード化した後、 メタファイルに記録する方法を使用するのである。

[0043]

ファイルのフラグメントをコード化する方法を数式で表すと、次のとおりである。

【数3】

 $code_i = f(x_i)$

前記式中、fはコード化関数を、xiはi番目のフラグメントの内容をそれぞれ表す。

コード化関数とコードの大きさは、ファイル管理システムが自己の目的に合わせて適宜選択するが、最も簡単なコード化関数として、内容の和を求める関数が例に挙げられる。同一性の保証に、より比重をおく場合は、内容の損失が全くない 圧縮方法をコード化関数として用いることもできる。

[0044]

図8は、図5に示す過程によりユーザーデバイスが複数のサーバーからファイルのフラグメントを伝送され、一つのファイルに併合する形態を示す図である。 同図において、五つのサーバー81~85が、ユーザーデバイス20にそれぞれファイルのフラグメントを伝送するが、伝送速度が最も速いサーバーが多量のフラグメントを伝送する。同図では、最も多量のフラグメントを伝送するサーバー 83が、最も伝送速度が速く、最も少量のフラグメントを伝送するサーバー81が、最も伝送速度が遅い。

[0045]

このように、五つのサーバー8 $1\sim$ 85が、協力して一つのファイルを伝送することにより、ユーザーデバイス20は、自己が活用することができる最大限の帯域幅を使用することができ、これにより、ファイル伝送速度が顕著に向上する。

[0046]

ここまでは、一つの完全なファイルを複数のサーバーから分割して伝送させる方 法を説明してきたが、ファイルが実際に複数個所に分割されて格納されている場 合でも、同様に本発明を適用することができる。

したがって、本発明の共同ファイル伝送方法及びシステムは、大容量のファイル の分散格納方法としても使用できる。以下、これについて説明する。

[0047]

ファイルの大きさが大きい場合、デバイスによってはファイルの全体が格納できない場合も発生しかねない。この場合、ファイルの全体が格納できないデバイス (デバイスAとする。)は、大容量のファイルを分割して一定のフラグメントだけを格納し、残りのフラグメントは、他のデバイスに格納させるようにする。

[0048]

そして、デバイスAが、前記大容量のファイルの内容を見たい場合は、本発明に係るファイル管理システムを用いて、ファイルの他のフラグメントを伝送させることにより、まるで自己が全体のファイルを管理しているかのようにして、ファイルの内容を見ることができる。このとき、複数のデバイスに分散されて格納されているファイルの複数のフラグメントは、ファイル管理システムにより、それぞれ一般のファイルとして取り扱われ、ファイルの伝送過程も、図5に基づいて前述した伝送過程と同様である。

[0049]

例えば、デバイスAが、ある大容量のファイルをすべて格納することができず、 このファイルを取り扱いやすい大きさの10個のフラグメントに分割して、自己 を含む複数のデバイスに分散して格納されている場合、デバイスAは、本発明に 係るファイル管理システムを用いて、自己が格納していないファイルの残りのフラグメントを、他の複数のデバイスから伝送させることにより全体のファイルを見ることができる。ファイル管理システムは、10個のフラグメントを10個の一般のファイルのように認識して、図5に示す過程に基づいて、デバイスAに伝送する。

[0050]

このとき、ファイル共有システムは、かかる10個の独立したファイルを、相互 につながっているファイルのフラグメントとして管理する必要がある。

また、全体のファイルを用いるデバイスAは、ファイルフラグメントの一部分を格納するが、他のデバイスが多く有していないフラグメントを格納していることが効率的である。このためには、デバイスAが、10個のファイルのそれぞれに対して、図6に示すような候補サーバーリストをファイル管理システムに要請し、各ファイルのフラグメントを保有しているサーバーの個数を把握した後、保有サーバーの個数が最も少ないファイルフラグメントを格納する。

[0051]

以上においては、同一ファイルが複数のサーバーに分散されて存在することを前提として、複数のサーバーからファイルのフラグメントが伝送され、これを一つのファイルに併合する方法(多:1 伝送方式)を説明してきた。

しかしながら、ファイルが最初に作成されたときは、一つのデバイスだけに、それが存在するはずである。したがって、以下においては、ファイルを一つのデバイスから複数のデバイスに伝送する場合(1:多伝送方式)において、伝送速度を向上させるための二つの方法について説明する。

[0052]

第1の方法は、図2に示すような中央集中型ファイル管理システムが複数のデバイスの速度を管理する場合であって、最も伝送速度が速いデバイスからファイルが伝送されるようにするものである。

即ち、ファイル管理システムは、ファイルの伝送を希望する複数のデバイスの伝送速度を求めて、その速度順に並べてリスト化し、このリストを、ファイルを格納しているデバイス(サーバー)とファイルの伝送を希望する複数のデバイスに

伝送する。

[0053]

このリストを参照して、サーバーは、最も伝送速度が速いデバイスにファイルを 伝送し、このデバイスは、二番目に伝送速度が速いデバイスにそのファイルを転 送し、この二番目のデバイスは、三番目に伝送速度が速いデバイスにそのファイ ルを転送する方式で、ファイルを伝送する。

最も伝送速度が速いデバイスへのファイルの伝送が完了すると、このデバイスは、伝送完了のメッセージをサーバーに通知し、このデバイスが、他のサーバーとしての役割を果たすようにし、本来サーバーであったデバイスは、二番目に伝送速度が速いデバイスにもファイルを伝送することができるようにする。

[0054]

図9を参照して、例を挙げて説明すると、次のとおりである。

現在 0 番目のデバイスのみが、特定のファイルを有し、速度順に並べられた 1 番から 1 0 0 番までのデバイスが、 0 番デバイスから当該ファイルを伝送される場合、 0 番デバイスは、 1 番デバイスにファイルを伝送し、 1 番デバイスは、 2 番デバイスにファイルを転送する方式で、 1 0 0 番デバイスまでファイルの伝送を行なう。

1番デバイスへの伝送が完了すると、1番デバイスを、サーバーの役割を果たすようにし、本来サーバーであった0番デバイスを、2番デバイスにもファイルを 伝送することができるようにする。

このような方式で、継続してサーバーが増大することにより、伝送状況は次第 に、多:1 伝送方式になり、この結果、ファイルの伝送速度も向上する。

[0055]

第二の方法は、ファイル管理システムが、デバイスの伝送速度の管理が不要な方法であって、サーバーの役割を果たすデバイス(0番デバイスとする。)が自己に対して伝送を求めるデバイスが、自己の伝送可能な一定の容量を超えると、最も伝送速度が速いデバイス(1番デバイスとする。)だけに集中的に伝送を行い、残りのデバイスには伝送を行わないとともに、残りのデバイスに対して、他のサーバーを確保するように誘導する。

一方、0番デバイスは、ファイル管理システムに、新たなサーバーの役割を果た すデバイスとして、現在伝送している1番デバイスを知らせる。

ファイル管理システムは、他のデバイスがサーバーの役割を果たすデバイスのリストを求めるとき、1番デバイスをリストに載せて送信し、他のデバイスは、このリストを見て、1番デバイスからのファイルの伝送を試みるようになる。

[0056]

したがって、1番デバイスは、自己が現在までに伝送されたデータの範囲内で、 他のデバイスにそれを転送すると同時に、0番デバイスから継続して伝送を受け る。

仮に、1番デバイスに対して伝送を求めるデバイスが多すぎると、1番デバイスは、ファイル管理システムに、現在自己が伝送しているデバイス(2番デバイスとする。)を、新たなサーバーの役割を果たすデバイスとして知らせる。

このような方式で、1:多伝送方式は次第に、多:1 伝送方式に切替わり、この 結果、伝送速度が向上する。

[0057]

ここまでは、本発明をファイルのダウンロードを例に挙げて説明してきたが、ダウンロードのみならず、ストリーミング伝送の場合にも適用することができる。 ストリーミング技術とは、ビデオやオーディオコンテンツを視聴するために、大容量のファイルを、ダウンロードではなく、データを受信しながら、ビデオやオーディオコンテンツを再生することができる技術である。この場合においても、ファイルのダウンロードと同様に、本発明をそのまま適用可能である。

[0058]

以上、本発明を好適な実施例を例示して説明してきたが、本発明の範囲は、特定の実施例に限定されるものではなく、添付された特許請求の範囲により解釈されるべきである。

【産業上の利用可能性】

[0059]

本発明に係るファイル管理システム及び方法は、ユーザーらが一つのサーバーのみからファイルの全体を伝送されるのではなく、複数のサーバーからファイルを

分割して伝送され得るようにすることで、ファイルの伝送速度を顕著に向上させる。

また、伝送途中で複数のサーバーのいずれか一つに障害が生じた場合、他のサーバーに代替して伝送を行わせることにより、ユーザーが、サーバーの障害に関係なく、安定してファイルを伝送され得るようにする。

さらに、ファイルが一つのデバイスだけに存在し、一つのデバイスから複数のデバイスにそれを伝送する必要がある場合でも、ファイルの伝送速度を向上させる ことができる。

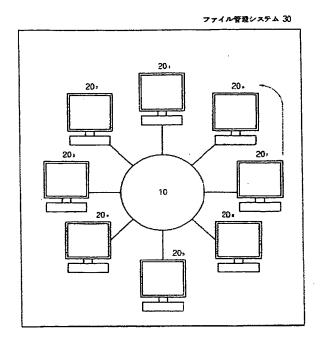
本発明に係るファイル管理システム及び方法は、従来では伝送できなかった大容量のファイルの伝送に適用できるのみならず、ストリーミングサービスにも適用することができる。

【図面の簡単な説明】

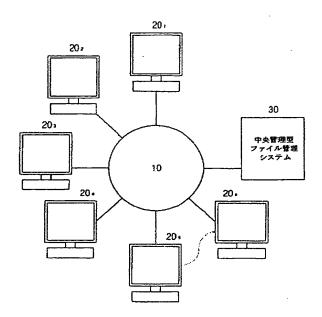
[0060]

- 【図1】本発明に係るファイル管理システムの全体構成図である。
- 【図2】本発明に係るファイル管理システムの構成図である。
- 【図3】本発明に係るファイル管理システムの構成図である。
- 【図4】本発明に係るファイル管理システムの構成図である。
- 【図5】本発明に係るファイル伝送過程を全体として示すフローチャートである。
- 【図6】ファイルが伝送可能な複数のサーバーの情報を格納した候補サーバーリストのデータ構造である。
- 【図7】ファイル伝送情報を記録するログファイルの例示図である。
- 【図8】本発明によりファイルを伝送する状態を示す図である。
- 【図9】本発明により一つのデバイスから複数のデバイスにファイルを伝送する 状態を示す図である。

【図1】

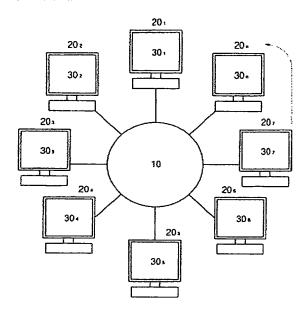


【図2】



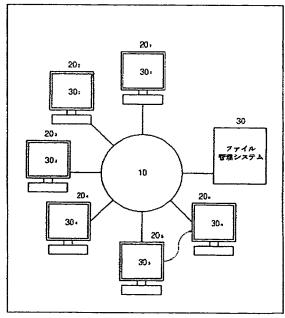
【図3】

分散ファイル管理システム

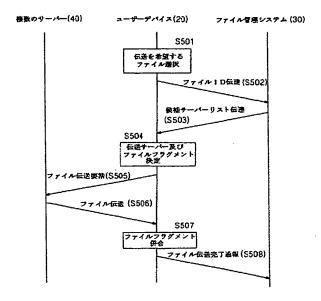


【図4】

ハイブリッドファイル管理システム 30



【図5】



【図6】

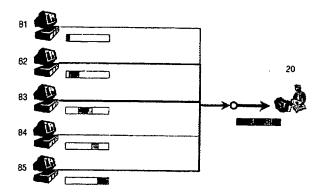
| (601) | (602) | (603) |
|----------------|-------|----------------|
| サーバーID | 位置 | 伝送速度 |
| Sı | Lı | ٧: |
| Sz | L: | ٧٠ |
| Sı | L: | ٧, |
| S. | L٠ | V4 |
| S ₅ | Ls | V ₅ |
| : | : | |
| S. | L. | ٧n |

【図7】

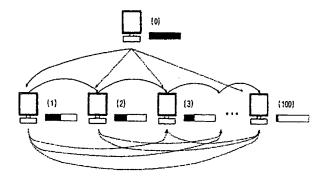
全体ファイル大きさ:10000000

フラグメント1:1-1000 フラグメント2:1001-1000000 フラグメント3:1000001-2000578 フラグメント4:5000001-8000000 フラグメント5:8000001-10000000 フラグメント6:2000579-5000000

【図8】



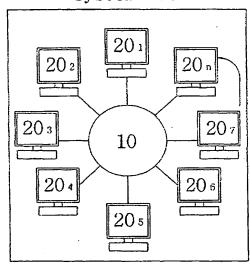
【図9】



PCT/KR81/00499

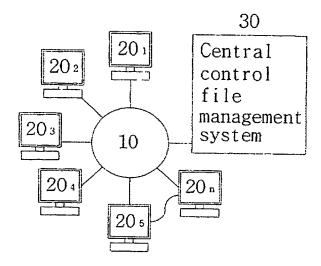
Fig 1

File management system 30



PCT/KR01/00499

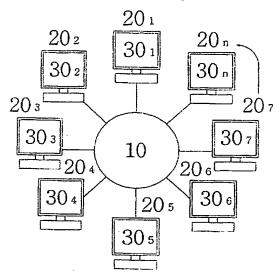
Fig 2



PCT/KR01/00499

Fig 3

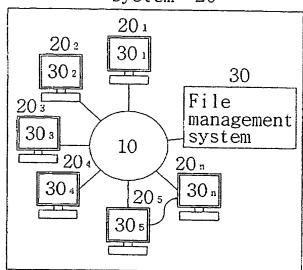
Distributed file management system



PCT/KR01/90499

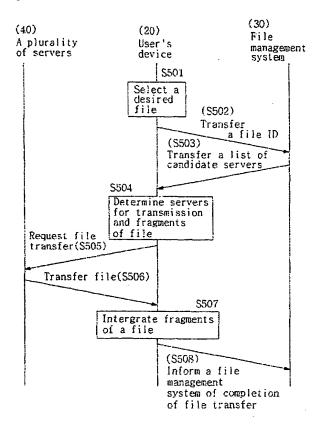
Fig 4

Hybrid file management system 20



PCT/KR01/00499

Fig 5



PCT/KR01/00499

Fig 6

| (601) | (602) | (603) |
|--------------|----------------|---------------|
| Server ID | Location | Transfer rate |
| S 1 | L ₁ | V 1 |
| S 2 | L 2 | V z |
| S 3 | Lз | Vз |
| S 4 | L ₄ | V 4 |
| S 5 | L 5 | V 5 |
| : | | |
| Sn | Ln | V n |

PCT/KR01/00499

Fig 7

Overall size

of a file: 10000000

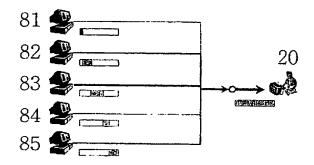
Fragment 1: 1-1000

Fragment 2: 1001-1000000
Fragment 3: 1000001-2000578
Fragment 4: 5000001-8000000
Fragment 5: 8000001-10000000
Fragment 6: 2000579-5000000

MO 05/033849

PCT/KR01/00499

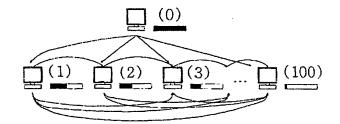
Fig S



WO 02/093844

PCT/KR01/00499

Fig 9



9,9

【手続補正書】

【提出日】平成13年9月14日(2001.9.14)

【手続補正1】

【補正対象書類名】特許請求の範囲

【補正対象項目名】全文

【補正方法】変更

【補正の内容】

【特許請求の範囲】

【請求項1】

ネットワークを介して接続された複数のデバイス間においてファイルを伝送する ための方法であって、

ユーザーデバイスが伝送を希望するファイルを選択するステップと、

前記ファイルを格納しているデバイスに関する情報を、当該ファイル伝送を管理 するファイル管理システムから受信するステップと、

前記ファイルを格納している複数のデバイスから前記ファイルを伝送する少なく とも一つのサーバーを決めるステップと、

前記少なくとも一つのサーバーのそれぞれに対して前記ファイルの所定のフラグ メントを伝送するように要請するステップと、

前記少なくとも一つのサーバーのそれぞれから前記要請されたファイルのフラグ メントを伝送するステップと、

前記伝送されたファイルのフラグメントを一つのファイルに併合するステップと を含むことを特徴とするファイル伝送方法。

【請求項2】

前記ファイルを格納している複数のデバイスから少なくとも一つのサーバーを決めるステップでは、伝送速度が最も速いデバイスから順に選ぶことを特徴とする 請求項1記載のファイル伝送方法。

【請求項3】

前記ファイルの所定のフラグメントの伝送を前記少なくとも一つのサーバーのそ

れぞれに要請するとき、サーバーの伝送速度が速いほど要請するファイルのフラ グメントの大きさを大きくすることを特徴とする請求項1記載のファイル伝送方 法。

【請求項4】

前記少なくとも一つのサーバーのそれぞれから前記要請したファイルのフラグメントを伝送させるとき、伝送されたフラグメントに関する情報をログファイルに記録するステップをさらに含むことを特徴とする請求項1記載のファイル伝送方法。

【請求項5】

前記ユーザーデバイスが前記伝送されたファイルのフラグメントを併合して一つのファイルにするとき、前記ログファイルを参照することを特徴とする請求項4 記載のファイル伝送方法。

【請求項6】

前記一つのファイルに併合するステップの後に、前記ファイル管理システムにファイルの伝送完了を知らせるステップをさらに含むことを特徴とする請求項1記載のファイル伝送方法。

【請求項7】

前記少なくとも一つのサーバーのそれぞれが前記要請したファイルのフラグメントを伝送させるステップにおいて、一定の大きさのパケットを伝送させる度に各サーバーの伝送速度を評価することを特徴とする請求項1記載のファイル伝送方法。

【請求項8】

前記伝送速度が所定の値以下に低下するサーバーが存在する場合、当該サーバー を他のサーバーに代替することを特徴とする請求項7記載のファイル伝送方法。

【請求項9】

前記代替サーバーが存在しない場合、前記ファイル管理システムから前記ファイルを格納している複数のデバイス及び前記各デバイスの速度に関する情報を再度 受信し、これに基づいて代替サーバーを決めることを特徴とする請求項8記載のファイル伝送方法。

【請求項10】

前記デバイスは、パーソナルコンピュータ、ワークステーション、ミニコンピュータ、メインフレームコンピュータ、ノードブックコンピュータ、一般の携帯用 通信端末、PDA、セットトップボックス、デジタルテレビ、ウェブフォン等を 含むデータ通信が可能なデバイスであることを特徴とする請求項1記載のファイル伝送方法。

【請求項11】

前記ネットワークは、有線インターネット、無線インターネット、LAN、イントラネット、エクストラネットを含むネットワーキングが可能な環境であることを特徴とする請求項1記載のファイル伝送方法。

【請求項12】

前記伝送を希望するファイルは、当該ファイルを格納しているデバイス内において共通するファイル I Dを有していることを特徴とする請求項 1 記載のファイル 伝送方法。

【請求項13】

前記ファイル管理システムは、前記ネットワークに接続されている複数のデバイスのいずれか一つであることを特徴とする請求項1記載のファイル伝送方法。

【請求項14】

前記ファイル管理システムは、前記ネットワークに接続されている複数のデバイス間において分散されて存在することを特徴とする請求項1記載のファイル伝送方法。

【請求項15】

前記ファイルを格納している複数のデバイスに関する情報は、デバイスの I D、デバイスの位置、デバイスの伝送速度を含むことを特徴とする請求項 1 記載のファイル伝送方法。

【請求項16】

前記ユーザーデバイスが前記併合された一つのファイルに関する情報をメタファイルに格納するステップをさらに含むことを特徴とする請求項1記載のファイル 伝送方法。

【請求項17】

前記併合された一つのファイルを他のデバイスへと転送するとき、前記ファイル に関する情報が前記メタファイルに記録された情報と同一であるか否かを確認し た後に行なうことを特徴とする請求項16記載のファイル伝送方法。

【請求項18】

<u>ネットワークを介して接続された複数のデバイスのいずれか一つのファイルのストリーミングサービスを提供する方法であって</u>、

<u>ユーザーデバイスによりストリーミングサービスを受けるファイルを選択するス</u> <u>テップと、</u>

ファイルの伝送を管理するファイル管理システムからファイルを格納するデバイ スに対する情報及びメタデータを受信するステップと、

<u>前記ファイルが伝送される少なくとも一つのサーバーを決定するステップと、</u> <u>前記少なくとも一つのサーバーにそれぞれ前記ファイルのフラグメントを伝送することを要請するステップと、</u>

<u>前記少なくとも一つのサーバーからそれぞれ上記ファイルの要請されたフラグメントを受信し、これらを臨時に格納するステップと、</u>

前記メタデータに基づいた順で前記格納されたファイルのフラグメントを再生するステップとを含むことを特徴とするストリーミングサービス提供方法。

【請求項19】

一つのファイルがネットワークを介して接続された複数のデバイスに分散されて 格納された場合において前記ファイルを呼び出す方法であって、

前記ファイルを構成する各フラグメントを格納している複数のデバイスに関する 情報を、当該ファイル伝送を管理するファイル管理システムから受信するステッ プと、

前記ファイルの各フラグメントを格納している複数のデバイスから前記各フラグ メントを伝送する少なくとも一つのサーバーを決めるステップと、

前記ファイルの各フラグメントを、前記決められた少なくとも一つのサーバーから分散して伝送させるステップと、

前記伝送されたファイルの各フラグメントを一つのファイルに併合するステップ

とを含むことを特徴とするファイル呼出方法。

【請求項20】

前記ファイルを構成する各フラグメントは、同一のファイルに属することを特徴 とする請求項19記載のファイル呼出方法。

【請求項21】

ネットワークを介して接続された複数のデバイスのいずれか一つから複数のデバイスへとファイルを伝送するための方法であって、

前記一つのデバイスは、前記複数のデバイスのうちの伝送速度が最も速いデバイスに前記ファイルを伝送するステップと、

前記ファイルを伝送された最も伝送速度が速いデバイスは、前記複数のデバイスのうちの二番目に伝送速度が速いデバイスにファイルを転送し、前記ファイルを 転送された二番目に伝送速度が速いデバイスは、三番目に伝送速度が速いデバイスに スに前記転送されたファイルを転送する方式で、伝送速度が最も遅いデバイスまでファイルを伝送するステップとを含み、

前記一つのデバイスが前記複数のデバイスのいずれか一つへのファイルの伝送を 完了した場合、前記複数のデバイスのうちのいずれか一つの他のデバイスに前記 ファイルを転送することを特徴とするファイル伝送方法。

【請求項22】

ネットワークを介して接続された複数のデバイスのいずれか一つから複数のデバイスにファイルを伝送するための方法であって、

前記一つのデバイスが複数のデバイスに前記ファイルを伝送するステップと、 前記伝送時の伝送量が所定の基準を超える場合、前記一つのデバイスは、前記複数のデバイスのうちの最も伝送速度が速いデバイスのみに前記ファイルを伝送し、前記最も伝送速度が速いデバイスは、前記一つのデバイスから前記ファイルを伝送されると同時に、それを前記複数のデバイスのうちの他のデバイスに転送するステップとを含むことを特徴とするファイル伝送方法。

【請求項23】

前記伝送は、ダウンロードとストリーミング技術を含むことを特徴とする請求項 21または請求項22記載のファイル伝送方法。

【請求項24】

要請されたファイルと同じファイルを伝送する方法であって、

ファイルを所定のフラグメントに分割し、各フラグメントの所定の部分の情報を メタファイルに格納するステップと、

前記ファイルに対する伝送要請に応答して、前記ファイルを前記所定のフラグメントに分割し、各フラグメントの前記所定の部分の情報を取り出すステップと、前記取り出された情報と前記メタファイルに記録された情報とを比較するステップと、

前記比較の結果、同一である場合は、前記ファイルを伝送し、同一でない場合は、前記ファイルに別のファイル I Dを与えるステップとを含むことを特徴とするファイル伝送方法。

【請求項25】

要請されたファイルと同一のファイルを伝送する方法であって、

- a)ファイルを所定のフラグメントに分割し、各フラグメントをコード化関数で コード化した後、各コードをメタファイルに格納するステップと、
- b) 前記ファイルに対する伝送要請に応答して、前記ファイルを前記所定のフラ グメントに分割し、各フラグメントを前記コード化関数でコード化するステップ と、
- c) b)ステップでコード化された結果と前記メタファイルに記録された情報と を比較するステップと、
- d) 前記比較の結果同一である場合は、前記ファイルを伝送し、同一でない場合は、前記ファイルに別のファイル I Dを与えるステップとを含むことを特徴とするファイル伝送方法。

【手続補正2】

【補正対象書類名】明細書

【補正対象項目名】全文

【補正方法】変更

【補正の内容】

【発明の詳細な説明】

【技術分野】

[0001]

本発明は、ネットワーク環境でのファイル共同伝送方法に関し、より詳しくは、 ネットワーク環境で複数のサーバーから一つのファイルを分割して伝送させる方 法に関する。

【背景技術】

[0002]

従来のネットワーク環境のクライアント/サーバーモデルでは、クライアントが 一つのサーバーに接続して、所望するファイルを伝送させる方式、いわゆる1: 1 伝送方式が採用されていた。

[0003]

この方式では、サーバーの伝送速度が遅い場合、クライアントが自己の帯域幅を 十分に活用することができない状態で、低速でのファイルの伝送を強いられ、最 適のサーバーに接続した場合であっても、伝送途中でインターネットへの接続者 の数が増大すると、伝送速度が顕著に低下するという不具合があった。

また、ファイルを伝送するサーバーに障害が生じると、ファイルの伝送が失敗となるため、クライアントは、他のサーバーに接続して、所望するファイルを再送させなければならないという不具合があった。

[0004]

ファイルの伝送速度の向上のために、米国特許公報第6,085,251号には、並列してファイルを伝送する方法が開示されている。この方法では、サーバーが一つのファイルを多数のパケットに分割し、それを並列してクライアントに伝送するとともに、クライアントから該パケット受信信号を返信させることにより、クライアントにその分割事実を知らせて、クライアント側で前記多数のパケットを一つのファイルに併合するようにしている。

[0005]

この方法では、パケットを一つずつ伝送して受信の有無を確認するのに比べて、 ファイルの伝送速度が顕著に速いという効果があるものの、サーバーに障害が生 じると、ファイルの伝送が不可能になるため、安定したファイルの伝送の保証は 不可能であった。

[0006]

1:1 伝送方式がこのような限界を抱えており、近年、パーソナルコンピュータの性能の向上に伴って、パーソナルコンピュータがサーバーの役割を果たせる環境が備えられた現状においては、敢えて1:1 伝送方式を固守する必要はない。

[0007]

本発明は、かかる点に鑑みてなされたものであって、1:1伝送方式でなく、多数のサーバーから一つのファイルを複数に分割して伝送させることにより、ユーザーが最大限に帯域幅を活用することができるようにすることで、伝送速度を向上させることを目的とする。

また、本発明は、伝送途中で複数のサーバーのいずれか一つに障害が生じる場合、他のサーバーに代替してファイルの伝送を行なわせることにより、サーバーの障害に関係なく、安定してファイルを伝送することを目的とする。

さらに、本発明は、一つのファイルを複数に分割して複数のサーバーから伝送させることを可能にするための前提要件として、複数のサーバーが同一ファイルのフラグメントの伝送を保証する方法を提供することを目的とする。

さらにまた、本発明は、一つのデバイスにファイルの全体を格納することができない場合、このファイルを複数のデバイスに分散して格納し、本発明に係るファイル伝送方法によりファイルの全体の内容が見られるようにする方法を提供することを目的とする。

【発明の開示】

[0008]

前記目的を達成するために、本発明の第1の態様は、ネットワークを介して接続された複数のデバイス間においてファイルを伝送するための方法であって、ユーザーデバイスが伝送を希望するファイルを選択するステップと、前記ファイルを格納しているデバイスに関する情報を、当該ファイル伝送を管理するファイル管理システムから受信するステップと、前記ファイルを格納している複数のデバイスから前記ファイルを伝送する少なくとも一つのサーバーを決めるステップと、前記少なくとも一つのサーバーのそれぞれに対して前記ファイルの所定のフラグ

メントを伝送するように要請するステップと、前記少なくとも一つのサーバーの それぞれから前記要請したファイルのフラグメントを伝送させるステップと、前 記伝送されたファイルのフラグメントを一つのファイルに併合するステップとを 含むことを特徴とする。

[0009]

ここで、サーバーとは、サーバーの役割を果たすデバイス、即ち、ファイルを伝送するデバイスを意味し、伝送はダウンロードのみならず、ストリーミングを含む。

一つのファイルを複数のサーバーから伝送させるためには、ファイルの伝送を管理するシステムが存在する必要があるが、かかるファイル管理システムは、別のファイル管理サーバーとして存在してもよく、あるいはまた、複数のデバイス間において分散されて存在してもよい。

[0010]

前記ユーザーデバイスがファイルの伝送を要請する少なくとも一つのサーバーを 決めるときは、伝送速度が速い順に決めることが好ましい。

また、複数のサーバーのそれぞれからファイルのフラグメントを伝送させるときは、伝送速度が速いサーバーから多くの分量を伝送させ、伝送速度が遅いサーバーから少ない分量を伝送させることが好ましい。

[0011]

ユーザーデバイスが複数のサーバーのそれぞれからファイルのフラグメントを伝送された後は、この情報をログファイルに記録するが、後でこのログファイルは、ファイルのフラグメントを併合して一つのファイルにする際に用いられる。

[0012]

ユーザーデバイスは、各サーバーから一定の大きさのパケットを伝送される度に サーバーの伝送速度を評価し、速度が急激に低下する場合、または、伝送が不安 定なサーバーが存在する場合、このサーバーは他のサーバーに代替される。

代替サーバーは、ファイル管理システムから受信した、ファイルを格納している 複数のデバイスのリストから決めるか、または、ファイル管理システムに前記リ ストを再度要請し、更新されたリストから決める。

[0013]

一方、一つのファイルを複数のサーバーが分割して伝送するためには、複数のサーバーのすべてが、同一ファイルのフラグメントを伝送していることを保証しなければならないが、本発明では、ファイルが伝送される際、メタファイルに原本ファイルの情報を記録しておき、他のユーザーにファイルのフラグメントを伝送するとき、伝送するファイルをメタファイルに格納されている情報と比較する方法を用いる。

[0014]

かかる本発明の第1の態様によれば、複数のサーバーから一つのファイルを分割して伝送させることにより、ユーザーらが最大限に帯域幅を活用することができるようにすることで、伝送速度を向上させることができる。また、伝送途中で複数のサーバーのいずれか一つに障害が生じた場合、他のサーバーに代替して伝送を行なわせることで、サーバーの障害に関係なく、安定してファイルを伝送することができる。

[0015]

本発明は、一つの完全なファイルを複数のサーバーから分割して伝送させる場合 のみならず、ファイルが実際に複数箇所に分割されて格納されている場合でも用 いることができる。

即ち、本発明の第2の態様は、一つのファイルがネットワークを介して接続された複数のデバイスに分散されて格納された場合において前記ファイルを呼び出すための方法であって、前記ファイルを構成する各フラグメントを格納している複数のデバイスに関する情報を、ファイル伝送を管理するファイル管理システムから受信するステップと、前記ファイルの各フラグメントを格納している複数のデバイスから前記各フラグメントを伝送する少なくとも一つのサーバーを決めるステップと、前記ファイルの各フラグメントを、前記決められた少なくとも一つのサーバーから分散して伝送させるステップと、前記伝送されたファイルの各フラグメントを一つのファイルに併合するステップとを含む。

[0016]

また、本発明の第3の態様は、ネットワークを介して接続された複数のデバイス

のいずれか一つから複数のデバイスにファイルを伝送するための方法であって、前記一つのデバイスは、前記複数のデバイスのうちの最も伝送速度が速いデバイスに前記ファイルを伝送するステップと、前記ファイルを伝送された最も伝送速度が速いデバイスは、前記複数のデバイスのうちの二番目に伝送速度が速いデバイスにファイルを転送し、前記ファイルを転送された二番目に伝送速度が速いデバイスにファイルを転送し、前記ファイルを転送されたファイルを転送する方式で、最も伝送速度が遅いデバイスに前記転送されたファイルを転送する方式で、最も伝送速度が遅いデバイスまでファイルを伝送するステップとを含み、前記一つのデバイスが前記複数のデバイスのいずれか一つへのファイルの伝送を完了したとき、前記複数のデバイスのうちの他のいずれか一つのデバイスに前記ファイルを転送することを特徴とする。

[0017]

また、本発明の第4の態様は、ネットワークを介して接続された複数のデバイスのいずれか一つから複数のデバイスにファイルを伝送するための方法であって、前記一つのデバイスが複数のデバイスに前記ファイルを伝送するステップと、前記伝送時の伝送量が所定の基準を超える場合、前記一つのデバイスが、前記複数のデバイスのうちの最も伝送速度が速いデバイスにのみ前記ファイルを伝送し、前記最も伝送速度が速いデバイスは、前記一つのデバイスから前記ファイルを伝送されると同時に、それを前記複数のデバイスのうちの他のデバイスに転送するステップとを含む。

かかる本発明の第3の態様と第4の態様によれば、一つのデバイスから複数のデバイスにファイルを高速で伝送することができる。

【発明を実施するための最良の形態】

[0018]

以下、本発明の好適な実施例を添付した図面を参照して詳細に説明する。

図 1 は、本発明に係るファイル管理システムの全体構成を示す。同図に示すように、本発明に係るファイル管理システムは、ネットワーク 1 0 を介して接続された複数のデバイス 2 0 1 、 2 0 2 、 2 0 3 、 …、 2 0 1 を含む。

ネットワーク10は、モデムとPSTN、専用線、ISDN等を用いた有線インターネットとセルラー、PCS、マイクロ波や衛星通信網等を介した無線インタ

ーネット、LAN、イントラネット、エクストラネット等のネットワーキングが 可能なすべての環境を含む。

[0019]

デバイス201、202、203、…、20nは、PC、ワークステーション、ミニコンピュータ、メインフレームコンピュータ、ノートブックコンピュータ、一般の携帯用通信端末、PDA、セットトップボックス、デジタルテレビ、ウェブフォン等のデータ通信が可能なデバイスであればいずれも使用可能である。

デバイス201、202、203、…、20nは、ネットワーク10に接続された他のデバイスからファイルを伝送されたり、他のデバイスにファイルを伝送したりすることができ、このために、各デバイスの位置、ファイル情報等を管理するファイル管理システム30が存在する。

[0020]

ファイル管理システムは、一つのデバイスが複数のデバイスからファイルを分割して伝送されることができるようにするために、複数のデバイスが共通して有するファイルには固有のファイル I Dを与え、各デバイス間において伝送可能なファイルのリストを管理する等の機能を果たすものであり、図1に示す複数のデバイスのいずれか一つがファイル管理システムになることもでき、複数のデバイスが互いに協力してファイル管理システムを構成することもできる。

[0021]

ファイル管理システムの各種の類型を図2~図4に示す。

図2は、中央管理型ファイル管理システム30を示す図であって、ファイル管理システムをサーバーのような大型デバイスに具現している。この場合、ファイル管理サーバーがファイルの伝送に必要なすべての情報を管理し、デバイス間のファイルの伝送を総括して制御する。

[0022]

図3は、分散型ファイル管理システム30を示す図であって、ファイル管理システムを複数のデバイスに分散している。この場合、ファイルの共同伝送に必要な情報は、各デバイスに分散して格納されており、ファイルの伝送の制御は、複数のデバイスが協力して行なう。

[0023]

図4は、ハイブリッドファイル管理システム30を示す図であって、図2と図3のシステムを結合したものである。この場合、ファイルの伝送に必要な情報管理及びファイル伝送の制御は、主にファイル管理システム30で行われるが、他のデバイスでも若干ではあるが分担して行われる。

図2~図4は、ファイル管理システムの例示に過ぎず、その他にも様々なトポロジーで具現可能である。

[0024]

図 5 は、本発明によりファイルの伝送が行われる過程を説明するためのフローチャートである。

まず、ファイルの伝送を希望するユーザーデバイス20は、伝送を希望するファイルのリストをファイル管理システム30から受信し(S501)、このうちの伝送を希望するファイルを指定してファイル管理システム30に知らせる(S502)。

ファイル管理システム30は、前記ユーザーデバイス20が指定したファイルを格納しているデバイスを把握し、かかる各デバイスの位置と伝送速度を計算し、 伝送速度が速い順にデバイスを並べてリスト化し、これをユーザーデバイス20 に伝送する(S503)。

[0025]

かかるデバイスのリスト(以下、"候補サーバーリスト"と称し、"サーバー"は、サーバーの役割を果たすデバイスを意味する。)の例を図6に示す。

同図に示すように、候補サーバーリストは、各サーバー別に、サーバー I D 6 0 1、サーバーの位置 6 0 2、及び、サーバーの伝送速度 6 0 3 を含み、サーバーの伝送速度が速い順に並べられている。

サーバーの伝送速度603は、帯域幅と現在行なっている作業の数等を考慮して 計算される。

[0026]

ユーザーデバイス20は、前記候補サーバーリストを受信し、このうちからファイルを伝送させるのに適しているサーバーを決める(S504)。即ち、ユーザ

ーデバイス20は、自己の帯域幅を最大限に活用することができるように、最も 伝送速度が速いデバイスから順にn個のサーバー40を指定する。これを数式で 表すと、次のとおりである。

[0027]

【数1】

$$BW \cong v_1 + v_2 + \Lambda + v_n (v_i \ge v_{i+1})$$

前記式中、BWはユーザー帯域幅を、viはi番目のデバイスの伝送速度をそれ ぞれ表す。

[0028]

前記数式から分かるように、ユーザーデバイス20が、帯域幅を最大限に活用するためには、サーバー40の伝送速度の和の値が、帯域幅に近い値になる必要があり、帯域幅より大きいか、または、同一であることが好ましい。例えば、モデムユーザーのように遅い伝送速度の環境では、最も伝送速度が速いサーバー40を一つ程度指定すれば足りる。

[0029]

ユーザーデバイス20が、伝送速度が速いn個のサーバー40を決めた後は、前記決められた複数のサーバー40のそれぞれから、ファイルのどのフラグメントをどのくらいの大きさで伝送させるかを決める(S504)。この場合、伝送速度が速いサーバー40からは多くのフラグメントが伝送され、伝送速度が比較的遅いサーバー40からは少量のフラグメントを伝送させることが好ましい。これを数式で表すと、次のとおりである。

[0030]

【数2】

$$f_i = F \frac{v_i}{\sum_{i=1}^n v_i}$$

前記式中、 f i は i 番目のデバイスが割り当てられたファイルフラグメントの大

きさを、Fは伝送されるファイルの大きさをそれぞれ表す。

[0031]

ステップS504で決められた伝送サーバー40のリストと各サーバー40が伝送すべきファイルのフラグメントに関する情報は、ログファイルに記録される。 このログファイルは、後でユーザーデバイス20が複数のサーバー40からファイルフラグメントを伝送され、一つのファイルに併合するときに必要となる。

[0032]

次いで、ユーザーデバイス20は、決められた伝送サーバー40あてに、伝送を希望するファイルのフラグメントに関する情報を知らせるとともに、ファイルの 伝送を要請する(S505)。

ユーザーデバイス20は、ファイルフラグメントが伝送され、伝送された情報を ログファイルに記録する。

[0033]

この過程でファイル伝送に障害のあるサーバー40は、他のサーバー40に代替 してファイルを再送させるが、ファイルの伝送については後述する。

また、複数のサーバーから伝送されるファイルのフラグメントは、いずれも同一ファイルのフラグメントである必要があるが、かかるファイルの同一性を保証するための方法については後述する。

[0034]

複数のサーバー40からのファイルのフラグメントの伝送がすべて完了すると、ユーザーデバイス20は、ログファイルに基づいて、ファイルのフラグメントを一つのファイルに併合し(S507)、ファイル管理システム30にファイルの伝送完了を知らせる(S508)。

[0035]

図7は、ログファイルの例を示している。

同図のログファイルは、全体が1000000パイトのファイルのうちの1000001バイトから5000000パイトまでを3番目のサーバー40から 伝送させようとしたが、ファイル伝送途中で障害が生じて、2000578バイトまで伝送され、残りを他のサーバー40から"フラグメント6"として伝送さ

せる状況を示している。

ユーザーデバイス20は、図7に示すようなログファイルの伝送情報に基づいて、ファイルのフラグメントを併合して一つのファイルにする。

[0036]

ファイルの伝送が完了した後、ユーザーデバイス20には、伝送されたファイルが固有のファイルIDが付されて格納され、ファイル管理システム30は、前記ユーザーデバイス20が前記ファイルIDを有するファイルを格納していることを記憶する。

前記伝送されたファイルがユーザーのファイル修正、位置変更、損傷等によりファイルの同一性が保証できない場合には、ファイル共有環境から削除または排除することができる。

[0037]

以下、本発明によるファイルフラグメントの伝送ステップ(図5のS506)に ついて詳しく説明する。

ユーザーデバイス20は、各サーバーから一定の大きさのパケットを伝送される 度に伝送速度を評価し、これを伝送管理に用いる。サーバーの伝送速度は、常に 一定ではなく、伝送途中でも変化し続けるため、ファイルフラグメントの伝送途 中で急激に伝送速度が低下したり、伝送が不安定なサーバーがある場合、当該サ ーバーを他のサーバーに代替させる必要があるためである。

[0038]

伝送サーバーを代替させるためには、図6に示すような候補サーバーリストを用いる。この候補サーバーリストから伝送速度が比較的速い他のサーバーを決めた後、前記障害のあるサーバーに割り当てられた伝送量のうちの未伝送の部分を伝送させる。障害のあるサーバーを代替するサーバーは複数でもよい。

候補サーバーリストにおいて、代替することができるようなサーバーが存在しない場合は、ユーザーデバイス20は、ファイル管理システムに要請して、更新された候補サーバーリストを受信し、このうちから代替サーバーを選ぶ。

[0039]

次いで、サーバーから伝送されるファイルのフラグメントが、いずれも同一ファ

イルのフラグメントであることを保証する方法について説明する。

前述したように、一つのファイルを複数のデバイスが分割して伝送するためには、複数のデバイスが、いずれも同一ファイルのフラグメントを伝送することを保証しなければならない。

複数のデバイスが、互いに同一でないファイルのフラグメントを伝送し、ユーザーデバイスがこれらのフラグメントを併合して一つのファイルにする場合、伝送されたファイルは、所望するファイルでない損傷されたファイルになってしまう。

[0040]

かかるファイルの同一性を保証するために、本発明では、ファイルが伝送される際、メタファイルに原本ファイルの情報を記録しておき、他のユーザーにファイルのフラグメントを伝送するときに、伝送すべきファイルをメタファイルに格納している情報と比較する方法を用いる。

比較の結果、同一ファイルである場合は、伝送を行う。同一のファイルでない場合は、ファイル管理システムから新たな I Dを与えられて新たなファイルとして管理する。ファイルが同一であるか否かは、具体的に次のような方法で判断することができる。

[0041]

最初に、ファイルの大きさの情報を用いて、ファイルの大きさが同一である場合、同一ファイルであると判断する。

第二に、ファイルをm個のフラグメントに分割した後、各フラグメントの一定の部分に関する情報をメタファイルに記録しておく。

前記ファイルを他のデバイスに伝送する際、伝送すべきフラグメントの一定の部分を、メタファイルに記録している情報と比較して、同一である場合は、同一ファイルであると判断する。このとき、前記一定の部分の位置と大きさは、ファイル管理システムの必要に応じて調整することができる。

第三に、ファイルをm個のフラグメントに分割した後、各フラグメントのすべて の内容をコード化してメタファイルに記録し、前記ファイルを他のデバイスに後 で伝送する際、伝送すべきフラグメントをコード化した後に、メタファイルに記 録されているコードと比較する。コードが相違する場合、同一ファイルでないと 判断して、そのフラグメントの伝送を止め、全体のシステムにおいて新たなファ イルとして管理する。

[0042]

仮に、メタファイルにフラグメントのすべての内容を記録した後に比較するとした場合ファイルの同一性を100%確実に保証することができるが、このような場合、メタファイルの大きさが、原本ファイルの大きさと同一となり、資源の浪費にもつながる。

したがって、伝送されたフラグメントの内容を適宜の大きさでコード化した後、 メタファイルに記録する方法を使用するのである。

[0043]

ファイルのフラグメントをコード化する方法を数式で表すと、次のとおりである。

【数3】

$$code_i = f(x_i)$$

前記式中、fはコード化関数を、xiはi番目のフラグメントの内容をそれぞれ表す。

コード化関数とコードの大きさは、ファイル管理システムが自己の目的に合わせて適宜選択するが、最も簡単なコード化関数として、内容の和を求める関数が例に挙げられる。同一性の保証に、より比重をおく場合は、内容の損失が全くない 圧縮方法をコード化関数として用いることもできる。

[0044]

図8は、図5に示す過程によりユーザーデバイスが複数のサーバーからファイル のフラグメントを伝送され、一つのファイルに併合する形態を示す図である。

同図において、五つのサーバー81~85が、ユーザーデバイス20にそれぞれファイルのフラグメントを伝送するが、伝送速度が最も速いサーバーが多量のフラグメントを伝送する。同図では、最も多量のフラグメントを伝送するサーバー83が、最も伝送速度が速く、最も少量のフラグメントを伝送するサーバー81

が、最も伝送速度が遅い。

[0045]

このように、五つのサーバー81~85が、協力して一つのファイルを伝送する ことにより、ユーザーデバイス20は、自己が活用することができる最大限の帯 域幅を使用することができ、これにより、ファイル伝送速度が顕著に向上する。

[0046]

ここまでは、一つの完全なファイルを複数のサーバーから分割して伝送させる方法を説明してきたが、ファイルが実際に複数個所に分割されて格納されている場合でも、同様に本発明を適用することができる。

したがって、本発明の共同ファイル伝送方法及びシステムは、大容量のファイル の分散格納方法としても使用できる。以下、これについて説明する。

[0047]

ファイルの大きさが大きい場合、デバイスによってはファイルの全体が格納できない場合も発生しかねない。この場合、ファイルの全体が格納できないデバイス(デバイスAとする。)は、大容量のファイルを分割して一定のフラグメントだけを格納し、残りのフラグメントは、他のデバイスに格納させるようにする。

[0048]

そして、デバイスAが、前記大容量のファイルの内容を見たい場合は、本発明に係るファイル管理システムを用いて、ファイルの他のフラグメントを伝送させることにより、まるで自己が全体のファイルを管理しているかのようにして、ファイルの内容を見ることができる。このとき、複数のデバイスに分散されて格納されているファイルの複数のフラグメントは、ファイル管理システムにより、それぞれ一般のファイルとして取り扱われ、ファイルの伝送過程も、図5に基づいて前述した伝送過程と同様である。

[0049]

例えば、デバイスAが、ある大容量のファイルをすべて格納することができず、 このファイルを取り扱いやすい大きさの10個のフラグメントに分割して、自己 を含む複数のデバイスに分散して格納されている場合、デバイスAは、本発明に 係るファイル管理システムを用いて、自己が格納していないファイルの残りのフ ラグメントを、他の複数のデバイスから伝送させることにより全体のファイルを 見ることができる。ファイル管理システムは、10個のフラグメントを10個の 一般のファイルのように認識して、図5に示す過程に基づいて、デバイスAに伝 送する。

[0050]

このとき、ファイル共有システムは、かかる10個の独立したファイルを、相互 につながっているファイルのフラグメントとして管理する必要がある。

また、全体のファイルを用いるデバイスAは、ファイルフラグメントの一部分を格納するが、他のデバイスが多く有していないフラグメントを格納していることが効率的である。このためには、デバイスAが、10個のファイルのそれぞれに対して、図6に示すような候補サーバーリストをファイル管理システムに要請し、各ファイルのフラグメントを保有しているサーバーの個数を把握した後、保有サーバーの個数が最も少ないファイルフラグメントを格納する。

[0051]

以上においては、同一ファイルが複数のサーバーに分散されて存在することを前提として、複数のサーバーからファイルのフラグメントが伝送され、これを一つのファイルに併合する方法(多:1 伝送方式)を説明してきた。

しかしながら、ファイルが最初に作成されたときは、一つのデバイスだけに、それが存在するはずである。したがって、以下においては、ファイルを一つのデバイスから複数のデバイスに伝送する場合(1:多伝送方式)において、伝送速度を向上させるための二つの方法について説明する。

[0052]

第1の方法は、図2に示すような中央集中型ファイル管理システムが複数のデバイスの速度を管理する場合であって、最も伝送速度が速いデバイスからファイルが伝送されるようにするものである。

即ち、ファイル管理システムは、ファイルの伝送を希望する複数のデバイスの伝送速度を求めて、その速度順に並べてリスト化し、このリストを、ファイルを格納しているデバイス(サーバー)とファイルの伝送を希望する複数のデバイスに伝送する。

[0053]

このリストを参照して、サーバーは、最も伝送速度が速いデバイスにファイルを 伝送し、このデバイスは、二番目に伝送速度が速いデバイスにそのファイルを転 送し、この二番目のデバイスは、三番目に伝送速度が速いデバイスにそのファイ ルを転送する方式で、ファイルを伝送する。

最も伝送速度が速いデバイスへのファイルの伝送が完了すると、このデバイスは、伝送完了のメッセージをサーバーに通知し、このデバイスが、他のサーバーとしての役割を果たすようにし、本来サーバーであったデバイスは、二番目に伝送速度が速いデバイスにもファイルを伝送することができるようにする。

[0054]

図9を参照して、例を挙げて説明すると、次のとおりである。

現在 0 番目のデバイスのみが、特定のファイルを有し、速度順に並べられた 1 番から 1 0 0 番までのデバイスが、 0 番デバイスから当該ファイルを伝送される場合、 0 番デバイスは、 1 番デバイスにファイルを伝送し、 1 番デバイスは、 2 番デバイスにファイルを転送する方式で、 1 0 0 番デバイスまでファイルの伝送を行なう。

1番デバイスへの伝送が完了すると、1番デバイスを、サーバーの役割を果たすようにし、本来サーバーであった0番デバイスを、2番デバイスにもファイルを 伝送することができるようにする。

このような方式で、継続してサーバーが増大することにより、伝送状況は次第 に、多:1 伝送方式になり、この結果、ファイルの伝送速度も向上する。

[0055]

第二の方法は、ファイル管理システムが、デバイスの伝送速度の管理が不要な方法であって、サーバーの役割を果たすデバイス(0番デバイスとする。)が自己に対して伝送を求めるデバイスが、自己の伝送可能な一定の容量を超えると、最も伝送速度が速いデバイス(1番デバイスとする。)だけに集中的に伝送を行い、残りのデバイスには伝送を行わないとともに、残りのデバイスに対して、他のサーバーを確保するように誘導する。

一方、0番デバイスは、ファイル管理システムに、新たなサーバーの役割を果た

すデバイスとして、現在伝送している1番デバイスを知らせる。

ファイル管理システムは、他のデバイスがサーバーの役割を果たすデバイスのリストを求めるとき、1番デバイスをリストに載せて送信し、他のデバイスは、このリストを見て、1番デバイスからのファイルの伝送を試みるようになる。

[0056]

したがって、1番デバイスは、自己が現在までに伝送されたデータの範囲内で、 他のデバイスにそれを転送すると同時に、0番デバイスから継続して伝送を受け る。

仮に、1番デバイスに対して伝送を求めるデバイスが多すぎると、1番デバイスは、ファイル管理システムに、現在自己が伝送しているデバイス(2番デバイスとする。)を、新たなサーバーの役割を果たすデバイスとして知らせる。

このような方式で、1:多伝送方式は次第に、多:1伝送方式に切替わり、この 結果、伝送速度が向上する。

[0057]

<u>上記においては、ファイルをダウンロードする場合を参照して本発明を説明した</u>が、本発明は、ストリーミング伝送にも適用することができる。

ストリーミングは、大容量のビデオデータまたはオーディオデータ(動画像データ)全体をダウンロードせずに、そのデータを複数のファイルに分割して、そのファイルをリアルタイムで伝送する技術である。即ち、ストリーミングは、ビデオまたはオーディオコンテンツを見るために、大容量のファイルをダウンロードする必要がなく、データを受信する間にビデオまたはオーディオコンテンツを再生する技術である。

[0058]

本発明をストリーミングに適用した場合のシステムの構成は、図1に示したものと同様である。即ち、本システムは、ネットワークを介して接続された複数のデバイスを備えており、上記複数のデバイスのそれぞれは、ストリーミング再生するためのユーザーデバイスまたはストリーミングサービスを提供するためのサービスサーバーである。

しかしながら、ストリーミング再生するためのデバイスは、ストリーミング方法

<u>によって、サービスサーバーから伝送されたマルチメディアストリーミングコン</u> <u>テンツを再生するために、リアルネットワーク社のリアルプレイヤーまたはマイクロソフト社のウィンドウメディアプレーヤーのようなストリーミング適用ソフトウェアを備える必要がある。</u>

さらに、ストリーミングサービスを提供しようとするプロバイダは、ストリーミングサービスファイルをサービスサーバーに登録しなければならず、サービスサーバーがファイル I Dを割り当てて、そのファイルのそれぞれのフラグメントを識別するためのメタデータを発生させて、これらの情報をファイル管理システムに知らせる。

上述のように、ファイル管理システムは、図1に示したような複数のデバイスの いずれか一つまたは協力関係にある複数のデバイスにより構成することができ る。

[0059]

図10は、本発明がストリーミング伝送に適用された場合を示すフローチャートである。

ストリーミングによりファイルを再生しようとするユーザーデバイスは、ファイル管理システムからストリーミング再生することができるファイルリストを受信し、ステップS101で、ファイルリストの中で所望するファイルを指定し、ステップ102で、その指定されたファイルを、ファイル管理システムに知らせる。

ファイル管理システムは、ユーザーデバイスにより指定されたファイルを格納するデバイスを検査し、各デバイスの位置及び伝送速度を計算し、それを伝送速度の順に割り当ててユーザーデバイスに伝送する。また、ステップS103では、メタデータも伝送される。メタデータの機能は後述する。

[0060]

ユーザーデバイスは、候補サーバーリストを受信し、ステップS104で、リストからファイル伝送に適合したサーバーを決定し、ステップS105で、サーバーにファイル伝送を要請することにより、ストリーミングサービスの共同供給を要求する。要請されたサーバーは、ステップS106で、メタデータと照合し

て、ファイルの識別情報とファイルの同一性を保証するファイルをユーザーデバイスに伝送する。

ユーザーデバイスは、伝送されたファイルのすべてのフラグメントが同一のファイルに属するかどうかを検査し、ステップS107で、伝送されたファイルを混合形態で臨時に格納する。ユーザーデバイスは、ステップS108で、メタデータを利用して、混合形態で格納されたファイルフラグメントを時間順に再生する。

[0061]

8

メタデータは、適切な順序でファイルを再生するために、接続されたn番目のフラグメントの位置情報の順序記録を有しており、これにより、時間順にファイルを再生することができる。

<u>このようなメタデータは、ユーザーがファイル管理システムから認証を受けられるときにのみ得ることができる。認証を受けていないユーザーはメタデータを得ることができず、ストリーミング再生を適切に行うことはできない。</u>

したがって、不法なストリーミング再生を防止することができる。

[0062]

上記態様においては、通常のストリーミングと異なり、ファイルを臨時に格納した後に再生することを特徴としている。ファイルが一旦このような方式で格納されば、逆再生のような多様な再生機能を自由に使用することができる。 さらに、ファイルが伝送及び格納された後に再生されるため、乏しいネットワーク環境であっても、高品質のストリーミングサービスを提供することができる。

[0063]

以上、本発明を好適な実施例を例示して説明してきたが、本発明の範囲は、特定の実施例に限定されるものではなく、添付された特許請求の範囲により解釈されるべきである。

【産業上の利用可能性】

[0064]

本発明に係るファイル管理システム及び方法は、ユーザーらが一つのサーバーのみからファイルの全体を伝送されるのではなく、複数のサーバーからファイルを

分割して伝送され得るようにすることで、ファイルの伝送速度を顕著に向上させる。

また、伝送途中で複数のサーバーのいずれか一つに障害が生じた場合、他のサーバーに代替して伝送を行わせることにより、ユーザーが、サーバーの障害に関係なく、安定してファイルを伝送され得るようにする。

さらに、ファイルが一つのデバイスだけに存在し、一つのデバイスから複数のデバイスにそれを伝送する必要がある場合でも、ファイルの伝送速度を向上させる ことができる。

本発明に係るファイル管理システム及び方法は、従来では伝送できなかった大容量のファイルの伝送に適用できるのみならず、ストリーミングサービスにも適用することができる。

【図面の簡単な説明】

[0065]

- 【図1】本発明に係るファイル管理システムの全体構成図である。
- 【図2】本発明に係るファイル管理システムの構成図である。
- 【図3】本発明に係るファイル管理システムの構成図である。
- 【図4】本発明に係るファイル管理システムの構成図である。
- 【図5】本発明に係るファイル伝送過程を全体として示すフローチャートである。
- 【図6】ファイルが伝送可能な複数のサーバーの情報を格納した候補サーバーリストのデータ構造である。
- 【図7】ファイル伝送情報を記録するログファイルの例示図である。
- 【図8】本発明によりファイルを伝送する状態を示す図である。
- 【図9】本発明により一つのデバイスから複数のデバイスにファイルを伝送する 状態を示す図である。
- 【図10】 本発明がストリーミング伝送に適用された場合を示すフローチャートである。

【手続補正3】

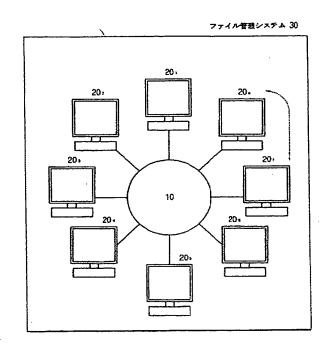
【補正対象書類名】図面

【補正対象項目名】全図

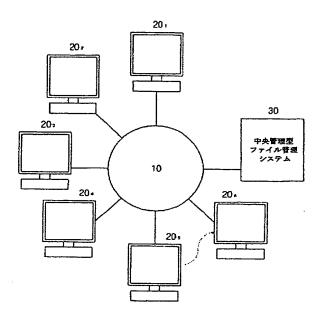
【補正方法】変更

【補正の内容】

【図1】

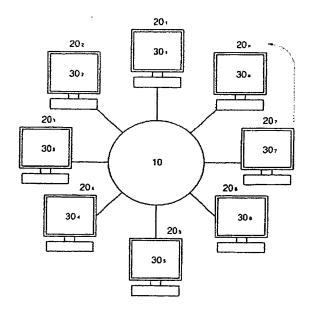


【図2】

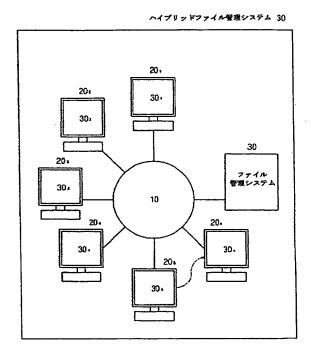


【図3】

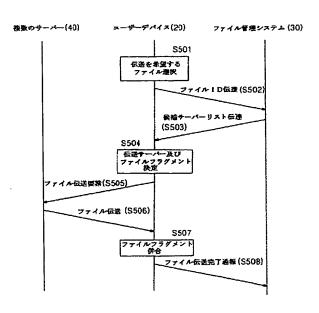
分散ファイル管理システム



【図4】



【図5】



[図6]

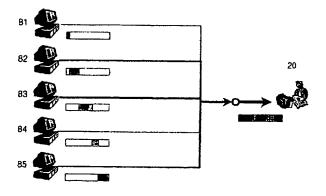
| (601) | (602) | (603) | |
|----------------|-------|----------------|--|
| サーバー I D | 位置 | 伝送速度 | |
| S, | Lı | V۱ | |
| S ₂ | L: | V2 | |
| Sı | Lı | ۷۶ | |
| S. | L٠ | V4 | |
| Ss | Ls | V ₅ | |
| | : | | |
| S. | La | ٧, | |

【図7】

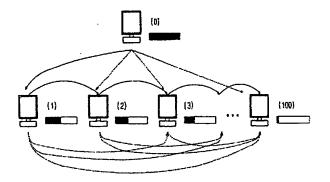
全体ファイル大きさ: 10000000

フラグメント1:1-1000 フラグメント2:1001-1000000 フラグメント3:1000001-2000578 フラグメント4:5000001-8000000 フラグメント5:8000001-10000000 フラグメント6:2000579-5000000

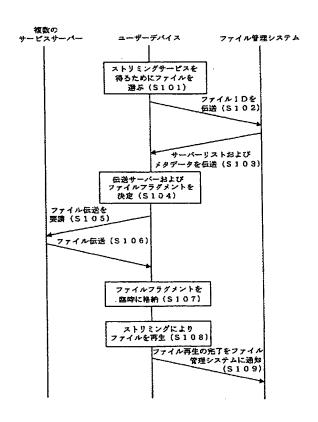
[図8]



【図9】



【図10】



【国際調査報告】

| INTERNATIONAL SEARCH REPOR | | ļ | | | | |
|---|--|---|--|---|--|--|
| | | | PCT/KROL/004 | | | |
| A. CLAS | SUFICATION OF SUBJECT MATTER | | | | | |
| TPC7 | HOA. 12/36 | | | | | |
| l os gaibte-zoA | sterustivosi Perent Claridičnukos (IPC) or to both muln | net classification and IPC | | | | |
| B. FIEL | DS SEARCRED | | | | | |
| Minhous accu | mentation scatted (classification system followed by o | lessification symbols) | | | | |
| PC7 1104L | 12/56 | | | | | |
| Pa | | | | | | |
| | o scarched other than minimum documentation to the ox as and applications for inventions since 1975 | km that such documents are | : toctoded in the It | ods searched | | |
| | y models and applications for unlity models since 1975 | | | | | |
| http://ep.sept | o have consulted during the intermational search (name occurations (Worldwide search in the European Patent O octronic library (since 1988), "Transfer and Divided and | (Nice), "Incaster Divided Fi | | ms usod) | | |
| C. DOCUM | KENTS CONSIDERED TO BE RELEVANT | | | | | |
| Colegory* | Citation of document, with indication, where appropriate, of the relevant passages | | agos | Relevant to chaire No | | |
| Y | WO 9642145 A (SALOMAEK£ AR£) 27 December 1996 (27.12.1996) | | | !-25 | | |
| Y | WO 9713337 A (SALOMARKI ARI) 10 April 1997 (10.04.1997) | | | t- 25 | | |
| Y | WO 9728620 A (SALCIMAEKI ARI) 7 August 1997 (07.08.1997) | | i-25 | | | |
| Y | Determining the optical file size on tertiary storage by Bommoto, k.M.; Northerg, H.; Rotent, D.; Sheshard, Scientific and Scatistical Ductatuse Management, 1998. Proceedings. Tends International Conference of Published: 1998, Pagets 8, 22-31 | 1-25 | | | | |
| Y | Performance analysis of an integreted videocidate treasport receivance with built-in conjection control. They-Chao Bor; Lucantoni, D. M. Global Twico-mentications Conference, 1988, and Establiston, Contaminations for the Information Age. Conference Record, GLOBECOM 'SS., IEEE Published: 1988, Page(5): 231-238 vol. J | | | i-25 | | |
| Parke | r documents we flored in the continuation of Box C. | See patont for | nily spnex. | | | |
| "A" document to be of p earlier data flore data flore data flore data flore data flore document document document flore data flore d | which way three dealers on priority claim(s) or which is authlish the publication date of classics or other asses the specified) — orforing to see or other enforcing to an oral directance, use, exhibition or other published priority to be integrablesed filling date but loss activity date chainced | the principle or fivery document of particula considered novel or a step when the document of passicular document of passicular considerert to bayelve. | or with the application of the control of the considered of the considered on the considered on the chain at the control of th | ice but clied to understa- nition and the union cannot be to involve an inventive and invention cannot be when the document is amoust, such combinate. | | |
| Date of the actual completion of the international search | | | | port | | |
| 27 APRIL 2001 (27.04.2001) | | 27 APRIL 2001 (27:04.2001) | | | | |
| Name and the | iling address of the ISA/KIR | Authorized officer | | | | |
| Korean lutel | iceural Property Office Coursies-Taeign, Durnast-charg, So-ku, Tacion | KIM, Beem Yong | | AM3 | | |
| wenobolism | City 302-701, Republic of Kones R2-42-472-7140 | Telephone No. 82-42-49 | | 9-74-7 | | |

フロントページの続き

Fターム(参考) 5K030 GA03 GA12 HA08 JT06 KA02 LC09 LC11 LE03 【要約の続き】

送を行わせることにより、サーバーの障害に関係なく、 安定してファイルを伝送することができる。

THIS PAGE BLANK (USPTO)

THIS PAGE BLENK SPTO)